

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 08335182 A

(43) Date of publication of application: 17.12.96

(51) Int. CI

G06F 12/00

(21) Application number: 07140497

(22) Date of filing: 07.06.95

(71) Applicant:

FUJITSU LTD

(72) Inventor:

TAKENAKA MASAHIKO

HASEBE TAKAYUKI

TORII NAOYA IWAYAMA NOBORU

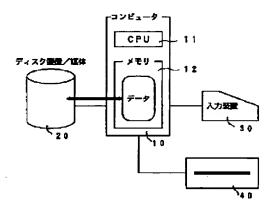
(54) FILE PROTECTION SYSTEM, SOFTWARE UTILIZATION SYSTEM USING THE SAME AND RECORDING MEDIUM TO BE USED FOR THE SAME

(57) Abstract:

PURPOSE: To prevent the illegal copy of a file by storing information provided by ciphering at a position inside a storage device specified by position information.

CONSTITUTION: When a CD-ROM is set to a CD-ROM driver 40 and the installer of a system software is started, the installer processing of the system software is executed. Concerning this installer processing, first of all, information peculiar for a user system to be used by a user and peculiar equipment information are prepared. Next, the system software is installed in a storage device 20. Concerning the preparation of peculiar equipment information in this case, random numbers are generated, for example, and prescribed numbers are selected out of those random numbers. The prescribed number of digits composed of these selected numbers becomes the peculiar equipment information. Besides, the storage position (address) of the file on the storage device 20 is decided while utilizing those generated random numbers. Thus, since the storage position of the file is decided based on the random numbers, the file is prevented from being stored at the irregular position on the storage device 20 of the user system.

COPYRIGHT: (C)1996,JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-335182

(43)公開日 平成8年(1996)12月17日

(51) Int.Cl.6

識別記号

庁内整理番号

FΙ

技術表示箇所

G06F 12/00

537

7623 - 5B

G06F 12/00

537H

審査請求 未請求 請求項の数19 OL (全 20 頁)

(21)出願番号

特願平7-140497

(22)出願日

平成7年(1995)6月7日

(71)出願人 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番

(72)発明者 武仲 正彦

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(72)発明者 長谷部 高行

神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地

富士通株式会社内

(74)代理人 弁理士 伊東 忠彦

最終頁に続く

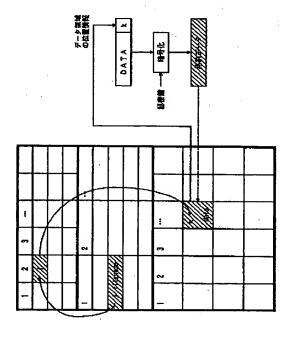
(54) 【発明の名称】 ファイル保護システム及びそのファイル保護システムを用いたソフトウエア利用システム及びそ のソフトウエア利用システムに用いられる記録媒体

(57)【要約】

【目的】 本発明は、記憶装置に格納されるファイルを 保護するためのファイル保護システムにおいて、不正に ファイルの移動または複写されたファイルの情報を確実 に検出できるようにすることを目的とする。

【構成】 記憶装置に格納されるファイルを保護するた めのファイル保護システムにおいて、ファイルの情報を 該記憶装置内に格納するために必要な位置情報を決定 し、決定された位置情報の少なくとも一部の情報を用い て該ファイルの情報を所定のアルゴリズムに従って暗号 化し、該暗号化によって得られた情報を決定された位置 情報にて特定される記憶装置内の位置に格納するように した。

記録装置にファイルの情報を書き込むための 処理の例を模式的に示す図





【特許請求の範囲】

【請求項1】 記憶装置に格納されるファイルを保護するためのファイル保護システムにおいて、

ファイルの情報を該記憶装置内に格納するために必要な 位置情報を決定する格納位置決定手段と、

該格納位置決定手段にて決定された位置情報の少なくとも一部の情報を用いて該ファイルの情報を所定のアルゴリズムに従って暗号化する暗号化手段とを備え、

該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決定手段 にて決定された位置情報にて特定される記憶装置内の位 置に格納するようにしたファイル保護システム。

【請求項2】 請求項1記載のファイル保護システムにおいて、

上記暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の該情報 をファイルの情報に付加する第一の手段と、

該第一の手段にて得られた情報を所定の秘密鍵を用いて 暗号化する第二の手段とを有するファイル保護システ ム。

【請求項3】 請求項1記載のファイル保護システムに おいて、

上記暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の該情報 に基づいて秘密鍵を生成する第一の手段と、

該第一の手段にて生成された秘密鍵を用いてファイルの 情報を暗号化する第二の手段とを有するプァイルの保護 システム。

【請求項4】 請求項1記載のファイル保護システムにおいて、

上記暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の該情報 をファイルの情報に付加する第一の手段と、

位置情報の少なくとも一部の該情報に基づいて秘密鍵を 生成する第二の手段と、

第二の手段にて生成された秘密鍵を用いて該第一の手段 にて得られた情報を暗号化する暗号化手段とを有するファイル保護システム。

【請求項5】 請求項1乃至4いずれか記載のファイル 保護システムにおいて、

該記憶装置は、ファイルの情報を格納するためのデータ部と、該ファイルの情報が格納されるデータ部内での位置を管理する情報を格納するためのデータ管理部と、ファイル名とそれに対応するデータ管理部内の位置を管理する情報を格納するためのファイル名管理部とを有した論理構造を有すると共に、該格納位置決定手段は、データ部、データ管理部及びファイル名管理部内の各位置をファイルの情報を格納するために必要な位置情報として決定する手段を有し、

該暗号化手段は、データ部、データ管理部及びファイル 名管理部の各位置の少なくとも1つに基づいて該ファイルの情報を暗号化するようにしたファイル保護システム。

【請求項6】 請求項1乃至5いずれか記載のファイル

保護システムにおいて、

上記格納位置決定手段は、乱数を発生する乱数発生手段を有し、暗号化手段にて用いられる位置情報のうちの少なくとも一部の該情報は乱数発生手段にて得られた乱数に基づいて決定するようにしたファイル保護システム。

【請求項7】 請求項6記載のファイル保護システムにおいて、

上記格納位置決定手段は、乱数にて定まる一又は複数の 一時ファイルを所定のアルゴリズムに従って定まる記憶 装置内の位置に格納する一時ファイル格納手段と、

該一時ファイル格納手段により一又は複数の一時ファイルが記憶装置に格納された後に、ファイルの情報を格納するために必要な位置情報を該所定のアルゴリズムに従って決定する手段と、

ファイルの情報を格納するために必要な位置情報が決定された後に、上記一時ファイル格納手段にて記憶装置内に格納された一又は複数の一時ファイルを該記憶装置内から削除する手段とを有するファイル保護システム。

【請求項8】 請求項1記載のファイル保護システムによって記憶装置内に格納されたファイルの情報の該記憶装置からの読みだしに関するファイル保護システムにおいて、

記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定することにより読みだされたファイルの情報を暗号化手段での暗号 化のアルゴリズムに対応したアルゴリズムに従って復合する復合手段と、

復合手段にて得られた情報から暗号化の際に用いられた 位置情報の少なくとも一部の該情報を抽出する情報抽出 手段と

該情報抽出手段にて抽出された位置情報の少なくとも一部の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定手段とを有し、

該判定手段がそれらの情報が同一でないと判定したときに、復合により得られた該ファイルの情報を正規の情報でないと判定するようにしたファイル保護システム。

【請求項9】 請求項2記載のファイル保護システムによって記憶装置内に格納されたファイルの情報の該記憶装置からの読みだしに関するファイル保護システムにおいて.

記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定することにより読みだされたファイルの情報を暗号化手段での暗号 化のアルゴリズムに対応したアルゴリズムに従って復合する復合手段と、

復合手段にて得られた情報から該ファイルの情報及び該 情報に付加された位置情報の少なくとも一部の該情報を 分離する情報分離手段と、

該情報分離手段にて得られた位置情報の少なくとも一部の該情報と、該ファイルの情報を読みだす再に指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定



手段とを有し、

該判定手段がそれらの情報が同一でないと判定したとき に、復合により得られた該ファイルの情報を正規の情報 でないと判定するようにしたファイル保護システム。

【請求項10】 請求項3記載のファイル保護システム によって記憶装置内に格納されたファイルの情報の該記 憶装置からの読みだしに関するファイル保護システムに おいて、

記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定して該ファイルの情報を読みだす際に、該位置情報のうち、上記暗号化手段にて用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵を生成する秘密鍵生成手段と、

該秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて該記憶 装置内より読みだされた情報を復合する復合手段とを有 するファイルの保護システム。

【請求項11】 請求項4記載のファイル保護システムによって記憶装置内に格納されたファイルの情報の該記憶装置からの読みだしに関するファイルの保護システムにおいて、

記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定して該ファイルの情報を読みだす際に、該位置情報のうち、上記暗号化手段にて用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵を生成する秘密鍵生成手段と、

該秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて該記憶 装置内より読みだされた情報を復合する復合手段と、

該復合手段にて得られた情報から該ファイルの情報及び 該情報に付加された位置情報の少なくとも一部の該情報 を分離する情報分離手段と、

該情報分離手段にて得られた位置情報の少なくとも一部の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定手段とを有し、

該判定手段がそれらの情報が同一でないと判定したとき に、復合により得られた該ファイルの情報を正規の情報 でないと判定するようにしたファイル保護システム。

【請求項12】 指定された位置情報に情報が格納される記憶装置と、

当該ソフトウエア利用システムを特定する固有情報を該 記憶装置内に格納するために必要な位置情報を決定する 格納位置決定手段と、

該格納位置決定手段にて決定された位置情報の少なくとも一部の情報を用いて該固有情報を所定のアルゴリズム に従って暗号化する暗号化手段と、

該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決定手段 にて決定された位置情報にて特定される記憶装置内の位 置に格納する情報格納制御手段と、

該記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定すること により読みだされた該暗号化された情報を上記暗号化手 段での暗号化のアルゴリズムに対応したアルゴリズムに 従って復合する第一の復合手段と、

第一の復合手段にて得られた情報から暗号化の際に用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報及び固有情報を抽出する情報抽出手段と、

該情報抽出手段にて抽出された位置情報の少なくとも一部の該情報と、該暗号化された情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定手段と、

該判定手段がそれらの情報が同一である判定したとき に、外部のシステムから供給される暗号化されたソフト ウエアを復合するための鍵であって上記固有情報にて暗 号化された鍵を該情報抽出手段にて抽出された固有情報 を用いて復合する第二の復合手段と、

該第二の復合手段にて得られた鍵を用いて、上記外部から供給される暗号化されたソフトウエアを復合する第三 の復合手段とを有するソフトウエア利用システム。

【請求項13】 請求項12記載のソフトウエア利用システムにおいて、

該暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の該情報を 該固有情報に付加する第一の手段と、

該第一の手段にて得られた情報を所定の秘密鍵を用いて 暗号化する第二の手段とを有するソフトウエア利用シス テム。

【請求項14】 指定された位置情報に情報が格納される記憶装置と、

当該ソフトウエア利用システムを特定する固有情報を該 記憶装置内に格納するために必要な位置情報を決定する 格納位置決定手段と、

該格納位置決定手段にて決定された位置情報の少なくとも一部の情報に基づいて秘密鍵を生成する第一の秘密鍵 生成手段と、

該第一の秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて 該固有情報を暗号化する暗号化手段と、

該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決定手段 にて決定された位置情報にて特定される記憶装置内の位 置に格納する情報格納制御手段と、

記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定して該暗号 化された固有情報を読みだす際に、該位置情報のうち、 上記暗号化手段にて用いられた位置情報の少なくとも一 部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵を生成する

該第二の秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて 該記憶装置内より読みだされた情報を復合して固有情報 を得るための第一の復合手段と、

第二の秘密鍵生成手段と、

外部のシステムから供給される暗号化されたソフトウエアを復合するための鍵であって上記固有情報にて暗号化された鍵を該第一の復合手段にて得られた固有情報を用いて復合する第二の復合手段と該第二の復合手段にて得られた鍵を用いて、上記外部から供給される暗号化され

たソフトウエアを復合する第三の復合手段とを有するソ フトウエア利用システム。

【請求項15】 指定された位置情報に情報が格納される記憶装置と、

当該ソフトウエア利用システムを特定する固有情報を該 記憶装置内に格納するために必要な位置情報を決定する 格納位置決定手段と、

該格納位置決定手段にて決定された位置情報の少なくとも一部の情報をファイルの情報に付加する情報付加手段と、

位置情報の少なくとも一部の該情報に基づいて秘密鍵を 生成する第一の秘密鍵生成手段と、 ,

該第一の秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて 該情報付加手段にて得られた情報を暗号化する暗号化手 段と、

該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決定手段 にて決定された位置情報にて特定される記憶装置内の位 置に格納する情報格納制御手段と、

記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定して該暗号 化された固有情報を読みだす際に、該位置情報のうち、 上記暗号化手段にて用いられた位置情報の少なくとも一 部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵を生成する 第二の秘密鍵生成手段と、

該第二の秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて 該記憶装置内より読みだされた情報を復合する第一の復 合手段と、

該第一の復合手段にて得られた情報から該固有情報及び 該固有情報に付加された位置情報の少なくとも一部の該 情報を分離して抽出する情報抽出手段と、

該情報抽出手段にて得られた位置情報の少なくとも一部の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定手段と、

該判定手段がそれらの情報が同一である判定したとき に、外部のシステムから供給される暗号化されたソフト ウエアを復合するための鍵であって上記固有情報にて暗 号化された鍵を該情報抽出手段にて抽出された固有情報 を用いて復合する第二の復合手段と、

該第二の復合手段にて得られた鍵を用いて、上記外部から供給される暗号化されたソフトウエアを復合する第三 の復合手段とを有するソフトウエア利用システム。

【請求項16】 請求項12乃至15いずれか記載のソフトウエア利用システムにおいて、更に、記憶装置に格納されるべき固有情報を生成する固有情報生成手段を備えたソフトウエア利用システム。

【請求項17】 請求項16記載のソフトウエア利用システムにおいて、該固有情報生成手段は、乱数を発生する乱数発生手段を有し、該乱数発生手段にて発生される乱数に基づいて該固有情報を生成するようにしたソフトウエア利用システム。

【請求項18】 請求項12乃至17いずれか記載のソフトウエア利用システムにおいて、該ソフトウエア利用システム内にて利用されるソフトウエアは、外部から供給される記録媒体に暗号化された状態で格納されており、更に、暗号化された該ソフトウエアを該記録媒体から読みだす手段を備えたソフトウエア利用システム。

【請求項19】 請求項18記載のソフトウエア利用システムに用いられる記録媒体であって、

当該ソフトウエア利用システムにて利用可能な暗号化されたソフトウエアと該暗号化されたソフトウエアを該ソフトウエア利用システムに読みだすために必要な情報とが記録された領域と、

当該ソフトウエア利用システムの記憶装置に格納すべき 該固有情報を発生させるために必要な情報を格納した領 域を有する記録媒体。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、コンピュータシステムにて用いられる各種情報(ファイル)の不正利用を防止するファイル保護システム及びその保護システムを用いたソフトウエアの利用システム及びそのソフトウエア利用システムに用いられる記録媒体に係り、詳しくは、ファイルの他のコンピュータシステムへの移動や複写、改ざんを確実に検出できるようにしたファイル保護システム更にそのファイル保護システムを用いてソフトウエアが正規のユーザにのみ利用可能となるソフトウエア利用システム、更にまたそのソフトウエア利用システム、更にまたそのソフトウエア利用システムに用いられる記録媒体に関する。

[0002]

【従来の技術】近年、ソフトウエアが保護された状態で 格納されたCD-ROMや光磁気ディスク(MO)等の 記録媒体と、その記録媒体内のソフトウエアの保護状態 を解除するためのライセンス(鍵)を別々に販売するソ フトウエアの販売形態が提案されている。具体的には、 図23に示すように、あるソフトウエア(アプリケーシ ョン等)(以下ソフト1という)が錠110がかけられ た状態(暗号化された状態)で格納されたCD-ROM 100と、このソフト1の錠110をあけるための鍵1 20 (ライセンス) を別々に、例えばユーザAが購入す る。この鍵120 (ライセンス) は更にユーザ固有の錠 121がかけられてた状態(暗号化された状態)でユー ザAに渡される。ソフトウエアを利用するユーザAのシ ステム200に格納されたユーザA固有(システム20 0固有)の鍵210によってこの錠121が解除される (復合)ようになっている。その結果、ユーザAのソフ トウエア利用システム200に錠110のついた状態で インストールされたソフト1は、ユーザA固有の鍵21 0及びソフト1の鍵110によってその錠110が解除 され(復合され)、ユーザAのシステム200において 使用可能な状態となる。





【0003】このように保護された状態でCD-ROM 100に格納されたソフト1は、ユーザBが仮にソフト 1の鍵120を入手しても、ユーザBはユーザB固有の 鍵310は持ちうるが、ユーザA固有の鍵210をもっ ていないので、ユーザBのソフトウエア利用システム3 00においては利用することができない。

[0004]

【発明が解決しようとする課題】しかし、上記のようなファイル(ソフトウエア等)の保護システムでは、ユーザAのシステム200に格納されたユーザA固有の鍵210及びソフト1の鍵120を他のシステムにコピーした場合、その他のシステムにインストールされたソフト1は、当該他のシステムにて利用できてしまう。

【0005】そこで、本発明の第一の目的は、上記ユーザA固有の鍵の入ったファイル等、秘密にすべきファイルを他のシステムに不正に複写することを防止するファイル保護システムを提供することである。また、本発明の第二の目的は、このファイル保護システムを用いたソフトウエア利用システムを提供することである。

【0006】更にまた、本発明の第三の目的は、このソフトウエア利用システムにて用いられる記録媒体を提供することである。

[0007]

【課題を解決するための手段】上記第一の目的を達成するため、本発明は、請求項1に記載されるように、記憶装置に格納されるファイルを保護するためのファイル保護システムにおいて、ファイルの情報を該記憶装置内に格納するために必要な位置情報を決定する格納位置決定手段と、該格納位置決定手段にて決定された位置情報の少なくとも一部の情報を用いて該ファイルの情報を所定のアルゴリズムに従って暗号化する暗号化手段とを備え、該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決定手段にて決定された位置情報にて特定される記憶装置内の位置に格納するようにした。

【0008】該ファイル保護システムにおいて、該暗号化手段を具体化する観点から、請求項2に記載されるように、上記暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の該情報をファイルの情報に付加する第一の手段と、該第一の手段にて得られた情報を所定の秘密鍵を用いて暗号化する第二の手段とを有するようにした。

【0009】また、同観点から、請求項3に記載されるように、上記暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の該情報に基づいて秘密鍵を生成する第一の手段と、該第一の手段にて生成された秘密鍵を用いてファイルの情報を暗号化する第二の手段とを有するようにした。

【0010】更に同観点から、請求項4に記載されるように、上記暗号化手段は、位置情報の少なくとも一部の 該情報をファイルの情報に付加する第一の手段と、位置 情報の少なくとも一部の該情報に基づいて秘密鍵を生成 する第二の手段と、第二の手段にて生成された秘密鍵を 用いて該第一の手段にて得られた情報を暗号化する暗号 化手段とを有するようにした。

【0011】また、上記ファイル保護システムにおいて、情報の格納位置をランダムに決定できるという観点から、請求項6に記載されるように、上記格納位置決定手段は、乱数を発生する乱数発生手段を有し、暗号化手段にて用いられる位置情報のうちの少なくとも一部の該情報は乱数発生手段にて得られた乱数に基づいて決定するようにした。

【0012】請求項1に記載されるファイル保護システ ムによって記憶装置内に格納されたファイルの情報の該 記憶装置からの読みだしに関するファイル保護システム を提供するという観点から、請求項8に記載されるよう に、記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定するこ とにより読みだされたファイルの情報を暗号化手段での 暗号化のアルゴリズムに対応したアルゴリズムに従って 復合する復合手段と、復合手段にて得られた情報から暗 号化の際に用いられた位置情報の少なくとも一部の該情 報を抽出する情報抽出手段と、該情報抽出手段にて抽出 された位置情報の少なくとも一部の該情報と、該ファイ ルの情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情 報とが同一か否かを判定する判定手段とを有し、該判定 手段がそれらの情報が同一でないと判定したときに、復 合により得られた該ファイルの情報を正規の情報でない と判定するようにした。

【0013】また、請求項2に記載されるファイル保護 システムによって記憶装置内に格納されたファイルの情 報の該記憶装置からの読みだしに関するファイル保護シ ステムを提供するという観点から、請求項9に記載され るように、記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定 することにより読みだされたファイルの情報を暗号化手 段での暗号化のアルゴリズムに対応したアルゴリズムに 従って復合する復合手段と、復合手段にて得られた情報 から該ファイルの情報及び該情報に付加された位置情報 の少なくとも一部の該情報を分離する情報分離手段と、 該情報分離手段にて得られた位置情報の少なくとも一部 の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に指定した 位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定 手段とを有し、該判定手段がそれらの情報が同一でない と判定したときに、復合により得られた該ファイルの情 報を正規の情報でないと判定するようにした。

【0014】更にまた、請求項3に記載されるファイル 保護システムによって記憶装置内に格納されたファイル の情報の該記憶装置からの読みだしに関するファイル保 護システムを提供するという観点から、請求項10に記 載されるように、記憶装置内の位置を特定する位置情報 を指定して該ファイルの情報を読みだす際に、該位置情 報のうち、上記暗号化手段にて用いられた位置情報の少 なくとも一部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵 を生成する秘密鍵生成手段と、該秘密鍵生成手段にて生





成された秘密鍵を用いて該記憶装置内より読みだされた 情報を復合する復合手段とを有するようにした。

【0015】また、、請求項4に記載されるファイル保 護システムによって記憶装置内に格納されたファイルの 情報の該記憶装置からの読みだしに関するファイル保護 システムを提供するという観点から、請求項11に記載 されるように、記憶装置内の位置を特定する位置情報を 指定して該ファイルの情報を読みだす際に、該位置情報 のうち、上記暗号化手段にて用いられた位置情報の少な くとも一部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵を 生成する秘密鍵生成手段と、該秘密鍵生成手段にて生成 された秘密鍵を用いて該記憶装置内より読みだされた情 報を復合する復合手段と、該復合手段にて得られた情報 から該ファイルの情報及び該情報に付加された位置情報 の少なくとも一部の該情報を分離する情報分離手段と、 該情報分離手段にて得られた位置情報の少なくとも一部 の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に指定した 位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定する判定 手段とを有し、該判定手段がそれらの情報が同一でない と判定したときに、復合により得られた該ファイルの情 報を正規の情報でないと判定するようにした。

【0016】上記第二の目的を達成するため、本発明 は、請求項12に記載されるように、指定された位置情 報に情報が格納される記憶装置と、当該ソフトウエア利 用システムを特定する固有情報を該記憶装置内に格納す るために必要な位置情報を決定する格納位置決定手段 と、該格納位置決定手段にて決定された位置情報の少な くとも一部の情報を用いて該固有情報を所定のアルゴリ ズムに従って暗号化する暗号化手段と、該暗号化によっ て得られた情報を上記格納位置決定手段にて決定された 位置情報にて特定される記憶装置内の位置に格納する情 報格納制御手段と、該記憶装置内の位置を特定する位置 情報を指定することにより読みだされた該暗号化された 情報を上記暗号化手段での暗号化のアルゴリズムに対応 したアルゴリズムに従って復合する第一の復合手段と、 第一の復合手段にて得られた情報から暗号化の際に用い られた位置情報の少なくとも一部の該情報及び固有情報 を抽出する情報抽出手段と、該情報抽出手段にて抽出さ れた位置情報の少なくとも一部の該情報と、該暗号化さ れた情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情 報とが同一か否かを判定する判定手段と、該判定手段が それらの情報が同一である判定したときに、外部のシス テムから供給される暗号化されたソフトウエアを復合す るための鍵であって上記固有情報にて暗号化された鍵を 該情報抽出手段にて抽出された固有情報を用いて復合す る第二の復合手段と、該第二の復合手段にて得られた鍵 を用いて、上記外部から供給される暗号化されたソフト ウエアを復合する第三の復合手段とを有するようにし た。

【0017】また、上記第二の目的を達成するため、本

発明は、請求項14に記載されるように、当該ソフトウ エア利用システムを特定する固有情報を該記憶装置内に 格納するために必要な位置情報を決定する格納位置決定 手段と、該格納位置決定手段にて決定された位置情報の 少なくとも一部の情報に基づいて秘密鍵を生成する第一 の秘密鍵生成手段と、該第一の秘密鍵生成手段にて生成 された秘密鍵を用いて該固有情報を暗号化する暗号化手 段と、該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決 定手段にて決定された位置情報にて特定される記憶装置 内の位置に格納する情報格納制御手段と、記憶装置内の 位置を特定する位置情報を指定して該暗号化された固有 情報を読みだす際に、該位置情報のうち、上記暗号化手 段にて用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報に 対応した情報に基づいて秘密鍵を生成する第二の秘密鍵 生成手段と、該第二の秘密鍵生成手段にて生成された秘 密鍵を用いて該記憶装置内より読みだされた情報を復合 して固有情報を得るための第一の復合手段と、外部のシ ステムから供給される暗号化されたソフトウエアを復合 するための鍵であって上記固有情報にて暗号化された鍵 を該第一の復合手段にて得られた固有情報を用いて復合 する第二の復合手段と、該第二の復合手段にて得られた 鍵を用いて上記外部から供給される暗号化されたソフト ウエアを復合する第三の復合手段とを有するようにし

【0018】 更にまた、上記第二の目的を達成するた め、本発明は、請求項15に記載されるように、指定さ れた位置情報に情報が格納される記憶装置と、当該ソフ トウエア利用システムを特定する固有情報を該記憶装置 内に格納するために必要な位置情報を決定する格納位置 決定手段と、該格納位置決定手段にて決定された位置情 報の少なくとも一部の情報をファイルの情報に付加する 情報付加手段と、位置情報の少なくとも一部の該情報に 基づいて秘密鍵を生成する第一の秘密鍵生成手段と、該 第一の秘密鍵生成手段にて生成された秘密鍵を用いて該 情報付加手段にて得られた情報を暗号化する暗号化手段 と、該暗号化によって得られた情報を上記格納位置決定 手段にて決定された位置情報にて特定される記憶装置内 の位置に格納する情報格納制御手段と、記憶装置内の位 置を特定する位置情報を指定して該暗号化された固有情 報を読みだす際に、該位置情報のうち、上記暗号化手段 にて用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報に対 応した情報に基づいて秘密鍵を生成する第二の秘密鍵生 成手段と、該第二の秘密鍵生成手段にて生成された秘密 鍵を用いて該記憶装置内より読みだされた情報を復合す る第一の復合手段と、該第一の復合手段にて得られた情 報から該固有情報及び該固有情報に付加された位置情報 の少なくとも一部の該情報を分離して抽出する情報抽出 手段と、該情報抽出手段にて得られた位置情報の少なく とも一部の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に 指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かを判定

する判定手段と、該判定手段がそれらの情報が同一である判定したときに、外部のシステムから供給される暗号 化されたソフトウエアを復合するための鍵であって上記 固有情報にて暗号化された鍵を該情報抽出手段にて抽出 された固有情報を用いて復合する第二の復合手段と、該 第二の復合手段にて得られた鍵を用いて、上記外部から 供給される暗号化されたソフトウエアを復合する第三の 復合手段とを有するようにした。

【0019】機体番号等のシステム固有の情報を予め備えていないシステムであっても当該ソフトウエア利用システムが実現できるという観点から、請求項16に記載されるように、上記ソフトウエア利用システムにおいて、更に、記憶装置に格納されるべき固有情報を生成する固有情報生成手段を備えるようにした。

【0020】このソフトウエア利用システムにおいて、システムの固有情報を容易に生成できるという観点から、請求項17に記載されるように、該固有情報生成手段は、乱数を発生する乱数発生手段を有し、該乱数発生手段にて発生される乱数に基づいて該固有情報を生成するようにした。

【0021】該ソフトウエア利用システムに対して容易にソフトウエアを供給できるという観点から、請求項18に記載されるように、上記各ソフトウエア利用システムにおいて、該ソフトウエア利用システム内にて利用されるソフトウエアは、外部から供給される記録媒体に暗号化された状態で格納されており、更に、暗号化された該ソフトウエアを該記録媒体から読みだす手段を備えるようにした。

【0022】上記第三の目的を達成するため、本発明は、請求項19に記載されるように、上記ソフトウエア利用システムにソフトウエアを提供するための記録媒体において、当該ソフトウエア利用システムにて利用可能な暗号化されたソフトウエアと該暗号化されたソフトウエアを該ソフトウエア利用システムに読みだすために必要な情報とが記録された領域と、当該ソフトウエア利用システムの記憶装置に格納すべき該固有情報を発生させるために必要な情報を格納した領域を有するようにした。

[0023]

【作用】請求項1、2及び4記載のファイル保護システムでは、ファイルを格納すべき記憶装置内の位置情報の少なくとも一部の情報に基づいてファイルの情報が暗号化され、その暗号化された情報が記憶装置のその位置情報にて特定される位置に格納される。従って、該ファイルの情報を他のシステムに複写した場合、当該他のシステムにおける複写位置と該暗号化に用いられた位置の情報の差に基づいて、当該ファイルの情報が複写されたことが検出できる。

【0024】即ち、請求項8、9及び11に記載されるファイル保護システムでは、記憶装置から読みだされた

暗号化された情報が復合され、復合にて得られた情報から暗号化の際に用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報が抽出され、その抽出された位置情報の少なくとも一部の該情報と、該ファイルの情報を読みだす際に指定した位置情報の対応する情報とが同一か否かが判定される。それらの情報が同一でないと判定したときに、復合により得られた該ファイルの情報は正規の情報でないと判定される。

【0025】請求項3及び4記載のファイル保護システムでは、ファイルを格納すべき記憶装置内の位置情報の少なくとも一部に基づいて秘密鍵が生成され、その秘密鍵を用いて記憶装置に格納すべきファイルの情報が暗号化される。従って、該ファイルの情報を他のシステムに複写した場合、当該他のシステムにおいて、秘密鍵の生成の基礎となる記憶位置に関する情報がわからないので、このファイルの情報を復合することができない。

【0026】請求項10及び11に記載されるファイル保護システムでは、記憶装置内の位置を特定する位置情報を指定して該ファイルの情報を読みだす際に、該位置情報のうち、上記暗号化にて用いられた位置情報の少なくとも一部の該情報に対応した情報に基づいて秘密鍵が生成され、該生成された秘密鍵を用いて該記憶装置内より読みだされた情報が復合される。その復合の結果、記憶装置に格納されたファイルの情報が再現される。

【0027】請求項12、14及び15記載のソフトウエア利用システムでは、当該システムの固有情報が上述したファイル保護システムにて保護された状態で記憶装置内に格納されると共に記憶装置内から読みだされる。そして、この固有情報にて暗号化された鍵が記憶装置から読みだされた該固有情報を用いて復合する。暗号化された状態で外部から供給されるソフトウエアが、上記復合された鍵を用いて復合される。

【0028】請求項19記載の記録媒体は、上述したソフトウエア利用システムにセットされる。その状態で、固有情報を発生させるために必要な情報を用いて該固有情報が発生させられる。そして、該固有情報が上述したファイル保護システムにて保護された状態で記憶装置に格納される。また、暗号化されたソフトウエアがソフトウエア利用システムに読みだすために必要な情報を用いて読みだされ、暗号化された該ソフトウエアが該ソフトウエア利用システムに提供される。

[0029]

【実施例】以下、本発明の実施例を図面に基づいて説明する。図1は、本発明の実施例に係るファイル保護システムが適用されるユーザシステム (コンピュータシステム) の基本構成図である。

【0030】図1において、このユーザシステムは、基本的に、コンピュータユニット10、記憶装置20、入力装置30及びCD-ROMドライバ40を有している。記憶装置20はディスク装置等で構成され、保護の



対象となるファイル(秘密のデータ等)が格納される。コンピュータユニット10は、各種処理の制御を行うCPU11と記憶装置20から読みだしたファイルを格納するメモリ12とを備えている。コンピュータユニット10のCPU11は入力装置30からのユーザ操作に基づいた情報に従ってメモリ12内のデータ等を処理する。また、CD-ROMドライバ40にセットされたCD-ROMから所望のソフトウエア(アプリケーション等)が読みだされて、記憶装置20にインストールされる。

【0031】図1に示すようなユーザシステムのユーザ は、図2に示すように、複数のソフト (アプリケーショ ン等)及びシステムソフトが格納された、記録媒体、例 えば、CD-ROMを購入する。各ソフト及びシステム ソフトは、そのインストーラと共に錠がかけられた状態 (暗号化された状態) でCD-ROMに格納されてい る。このCD-ROMを購入したユーザは、図3に示す 手順に従って、所望のソフトを自らのユーザシステムに インストールするための作業を行う。図3において、ま ず、CD-ROM内のシステムソフトの当該ユーザシス テムへのインストールを行い、CD-ROMに保護状態 (暗号化された状態) で格納された所望のソフト i の鍵 (ライセンス)を購入する(S2)。その後、CD-R OMから該所望のソフト i を当該ユーザシステムにイン ストールし(S3)、購入した鍵(ライセンス)によっ て該ソフトiの保護状態を解除(復合)してそのソフト iを図1に示すようなユーザシステム内で実行する(S 4) .

【0032】上記のユーザの作業手順において、システムソフトのインストールは、図4に示すように行われる。即ち、図2に示すようなCD-ROMをCD-ROMドライバ40にセットし、システムソフトのインストーラを起動させると、システムソフトのインストーラ処理が実行される。このインストーラ処理では、まず、当該ユーザが使用する図1に示すようなユーザシステム固有の情報、機器固有情報を作成する(S11)。次いで、システムソフトを記憶装置20内にインストールする(S12)。

【0033】上記機器固有情報の作成は、例えば、図5に示す手順に従って行われる。図5において、乱数を発生させ、その乱数から所定の数を選択する(S111)。この選択された数により構成される所定桁数の数が機器固有情報となる。また、その発生した乱数を利用して、記憶装置20上でのファイルの格納位置(アドレス)を決める(S112)。このように、乱数に基づいてファイルの格納位置を決定することにより、ユーザシステムの記憶装置20上の不規則な位置にファイルが格納されることになる。

【0034】ところで、記憶装置20の論理構造は、例えば、図6に示すようになっている。即ち、記憶装置2

0は、データ部、ファイル名管理部及びデータ管理部に 分割されている。データ部はファイルのデータを格納 し、データ管理部はデータの格納位置を管理し、また、 ファイル名管理部はファイル名とデータ管理部との関係 を管理している。

【0035】上記のように、記憶装置20上でのファイルの格納位置が決定されると、図5におけるステップS113以降のような手順に従って処理が行われる。この処理は、図7に模式的に示される。図7を参照して図5におけるステップS113以降の処理を説明する。

【0036】まず、機器固有情報を書き込むためのファ イルがオープンされる(S113)。記憶装置20のデ ータ部、ファイル名管理部、データ管理部のそれぞれ に、上記のように決定された該ファイルを格納するため に必要な領域の位置情報 k, j, i が割り付けられる。 そして、データ部に割り付けられた領域の位置情報kが 付加データとして獲得される(S114)。データ部の 該領域の位置情報 k が獲得されると、格納すべきデータ DATA (機器固有情報) に該位置情報 k が付加される (S 115)。そして、このデータDATAと位置情報kが一体 となったデータ (DATA+k) が予め当該ユーザシステムに 与えられた秘密鍵を用いて暗号化され、暗号化データEk ey(DATA+k)が生成される(S116)。この暗号化デー タが該位置情報 k にて特定されるデータ部の領域に書き 込まれる(S117)。その後、該データ(機器固有情 報)に関する他の必要情報が位置情報 i, jで特定され るデータ管理部及びファイル名管理部の各領域に書き込 まれる。そして、全ての情報の書込が完了した後に、フ ァイルがクローズされる(S118)。

【0037】次に、所望のソフトの保護状態を解除するための鍵(ライセンス)の購入は、図8に示す手順に従って、ユーザシステムにおいて行われる。図8において、まず上記のように暗号化して記憶装置20に格納された機器固有情報を記憶装置20から読みだして復合する(S21)。この機器固有情報の読みだし処理の詳細は後述する。その後、所望のソフトiを特定する情報

(ID番号等)と機器固有情報に対応した鍵購入用番号とを電子メール、電話等を利用してソフトの鍵(ライセンス)を販売するセンタに通知する(S22)。通知を受けたセンタは、ユーザが希望するソフトの錠(暗号化された)を解除するための(復合するための)鍵(ライセンス)を機器固有情報に対応した鍵購入用番号を用いて暗号化する(錠をかける)。そして、その錠がかけられた鍵(ライセンス)を電話等を利用してユーザに通知する。その通知を受けたユーザは、入力装置30を用いてユーザシステム内に該暗号化された鍵(ライセンス)を入力する(S23)。すると、その暗号化された鍵(ライセンス)が記憶装置20の所定の領域に格納される(S24)。

【0038】上記機器固有情報の読みだし処理 (S2





1) は、次のように行われる。保護されたファイルのデータを記憶装置20から読み出す場合、コンピュータユニット10は図10に示す手順に従って機器固有情報の読みだし処理を実行する。この図10に示す処理の手順が図9に模式的に示される。図9及び図10を参照して機器固有情報の読出処理について説明する。

【0039】機器固有情報のファイルがオープンされる と(S211)、該ファイルのファイル名に基づいて記 **億装置20上でのデータ管理部、ファイル名管理部及び** データ部のそれぞれにおけるファイルに関する情報の格 納領域の位置情報i'、j'、k'が特定される。そし て、暗号化データEkey(DATA+k) (暗号化された機器固有 情報及び位置情報)が格納された領域の位置情報 k'が 獲得される(S212)。また、暗号化データEkey(DAT A+k)が記憶装置20のこの位置情報k'にて特定される 領域から読みだされる(S213)。この読みだされた 暗号化データEkey(DATA+k)はコンピュータユニット10 の、メモリ12に格納される。その後、メモリ12内の 暗号化データEkey(DATA+k)が秘密鍵を用いて復合され (S214)、元のデータDATA(機器固有情報)と付加 データとしての位置情報 k が分離される (S 2 1 5)。 このようにして得られた位置情報kと該暗号化データが 格納されていた領域の位置情報k'とが比較され、それ らが同一であるか否かが判定される(S 2 1 6)。ここ で、それらの位置情報 k 及び k'が同一であれば、この 機器固有情報に関するファイルは移動、複写等されてい ないので、正常な処理としてファイルがクローズされる (S217)。この場合、ステップS214にて復合さ れた機器固有情報が当該ユーザシステムにて利用され る。即ち、この機器固有情報が希望するソフトの錠を解 く鍵(ライセンス)を購入するためにセンタに通知され る (図8参照)。

【0040】一方、上記各位置情報 k 及び k 'が同一でない場合、機器固有情報に関するファイルは移動あるいは複写されたものとしてエラー信号が出力される。この場合、エラー信号に基づいて、例えば、読みだしたデータの処理が強制的に中断される。

【0041】上記のように、本実施例では、各ユーザシステムの使用環境に応じてファイルの格納位置が異なることを利用して機器固有情報に関するファイルの不正な移動あるいは複写が検出される。上記のようにして、ユーザが希望したソフトの錠(保護状態)を解くための鍵(ライセンス)をセンタから購入した後に、ユーザは、その鍵(ライセンス)を用いて、図1に示すようなCDーROMに保護状態となって(暗号化されて)格納された所望のソフトをユーザシステムにインストールするための処理を行う。このソフトのインストールは、図11に示す手順に従って行われる。

「【0042】図11において、まず、機器固有情報を読みだす(S31)。この処理は、図9及び図10に従っ

て説明したのと同様に行われる。即ち、暗号化された機器固有情報DATAと位置情報iが復合され、その復合された位置情報iと実際に読みだした記憶装置20上の位置を表わす位置情報iとが同一か否かを判定する。そして、同一でなければ、この暗号化された位置情報が不正に複写されたものと判定して、エラー信号を出力して以後の処理を中断する。一方、上記各位置情報i及びiが同一であれば、復合された機器固有情報を用いて以後の処理が継続される。

【0043】暗号化された鍵(ライセンス)が記憶装置20の所定の領域から読みだされ、その暗号化された鍵(ライセンス)が上記のようにして読みだされた機器固有情報を用いて復合される(S32)。この復合により得られた鍵(ライセンス)を用いて更に、保護状態(錠がかけられた状態)ソフトの開錠処理(復合)が行われる(S33)。そして、保護状態がとかれたソフトが記憶装置20内にインストールされる。ここで、例えば、鍵(ライセンス)と関係の無いソフトのインストールを行おうとした場合、上記開錠処理が正常に行われず、エラー信号が出力され、以後の処理が中断される。

【0044】ライセンスの購入の際の処理と同様に、機器固有情報が、その各ユーザシステム固有の格納位置情報に基づいて保護されているので、機器固有情報を複写したユーザシステムでは、錠がかけられた状態(保護状態)のソフトを解くための(復合するための)鍵(ライセンス)を得ることはできない。従って、図1に示すようなCD-ROMにてユーザに供給された各ソフト(アプリケーション等)が高い安全性をもって保護される。

【0045】次に、機器固有情報の格納及び読みだしに関する他の処理例を図12乃至図15に基づいて説明する。保護すべき機器固有情報に関するファイルを記憶装置20に格納する場合、コンピュータユニット10はその格納処理の一部として、図14に示すような処理を実行する。この図14に示す処理の手順が図12に模式的に示される。

【0046】この場合、上述したデータ書込時の処理(図5参照)と同様に、ファイルがオープンされた後に該ファイルのデータ(機器固有情報)が格納されるべきデータ部の位置情報 k が獲得される(S41, S42)。この獲得された位置情報 k に基づいて情報C(k) が生成される(S43)。この情報C(k) を秘密鍵として用いてデータDATA(機器固有情報)が暗号化され(S44)、暗号化データEc(k) (DATA)が該位置情報 k で特定されるデータ部の領域に書き込まれる(S45)。その後、上述したデータ書込時の処理と同様に、全ての情報の書込が完了した後に、ファイルがクローズされる(S46)。

【0047】また、保護されたファイルのデータ(機器 固有情報)を記憶装置20から読み出す場合、コンピュ ータユニット10はその読出処理の一部として、図15 に示すような処理を実行する。この図15に示す処理の 手順が図17に模式的に示される。

【0048】この場合、上述したデータ読出時の処理(図10 参照)と同様に、ファイルがオープンされた後に、データが格納されているデータ部の位置情報 k が 獲得される(S51, S52)。この獲得された位置情報 k に基づいて情報 C(k') が生成される(S53)。その後、位置情報 k にて特定されるデータ部の領域から暗号化データ Ec(k') (DATA)(暗号化された機器固有情報)が読みだされ、その暗号化データ Ec(k') (DATA)が上記情報 C(k') を秘密鍵として復合される(S54, S55)。このように、暗号化データが復合されると、ファイルがクローズされる。

【0049】もし、上記のようにデータの読出処理において獲得された位置情報 k'がデータの書込処理にて獲得された位置情報 kと同一の場合、暗号化データEc(k')(DATA)が秘密鍵C(k')にて正しく復合される。そして、この正しく復合されたデータは正しい機器固有情報として当該ユーザシステム内にて利用される。一方、該ファイルの移動、複写等により両位置情報 k'及び kが異なると、暗号化データEc(k')(DATA)が秘密鍵C(k')を用いて正しく復合できない。この場合、正しいデータDATA(機器固有情報)を再び復元することはできない。

【0050】次に、更に他の処理例を図16万至図19に基づいて説明する。保護すべき機器固有情報に関するファイルを記憶装置20に格納する場合、コンピュータユニット10はその格納処理の一部として、図18に示すような処理を実行する。この図18に示す処理の手順が図16に模式的に示される。

【0051】この場合、上述したデータ書込時の処理(図5、図14参照)と同様に、ファイルがオープンされた後に該ファイルのデータが格納されるべきデータ部の位置情報kが獲得される(S61,S62)。そして、この獲得された位置情報kが付加情報としてデータDATA(機器固有情報)に付加されると共に、該位置情報に基づいて情報C(k)が生成される(S63、S64)。この情報C(k)を秘密鍵として用いてデータDATA(機器固有情報)と付加情報kとが一体となったデータ(DATA+k)が暗号化される(S65)。この暗号化データEc(k)(DATA+k)が該位置情報kで特定されるデータ部の領域に書き込まれる(S66)。その後、上述したデータ書込時の処理と同様に、全ての情報の書込が完了した後に、ファイルがクローズされる(S67)。

【0052】また、保護されたファイルのデータを記憶装置20から読み出す場合、コンピュータユニット10はその読出処理の一部として、図19に示すような処理を実行する。この図19に示す処理の手順が図17に模式的に示される。この場合、上述したデータ読出時の処理(図10、図15参照)と同様に、ファイルがオープンされた後に、データ(機器固有情報)が格納されてい

るデータ部の位置情報 k, が獲得される(S 7 1, S 7 2)。この獲得された位置情報 k, に基づいて情報 C (k) が生成される(S 7 3)。その後、位置情報 k, にて特定されるデータ部の領域 k, から暗号化データ Ec(k') (DATA+k) が読みだされ、その暗号化データ Ec(k') (DATA+k) が読みだされ、その暗号化データ Ec(k') (DATA+k) が上記情報 C(k') を秘密鍵として復合される(S 7 4, S 7 5)。復合されがデータ(DATA+k)が位置情報 k が取り出され(S 7 6)、上述した読出処理(図 1 0 参照)と同様に、実際にデータが格納されていた領域の位置情報 k, とこの復合にて得られた位置情報 k とが比較される。そして、それらの位置情報 k 及び k, が同一である場合には、ファイルがクローズされる。

【0053】ここで、上記両位置情報 k,及び k が同一の場合、暗号化データEc(k')(DATA+k)が秘密鍵C(k')にて正しく復合される。そして、復合されたデータ(DATA+k)から分離された正しいデータ(機器固有情報)が当該ユーザシステム内にて利用される。一方、該ファイルの移動、複写等により両位置情報 k,及び k が異なると、エラー信号が出力される。この場合、暗号化データEc(k')(DATA+k)は秘密鍵C(k')を用いて正しく復合されておらず、正しいデータDATA(機器固有情報)を再び復元することはできない。このような処理では、ユーザは、復合されたデータが正しいデータか否かが実際に復合されたデータを使用する前にエラー信号の有無に基づいて判断することができる。

【0054】上記各情報を格納する記憶装20内の領域i,j,kは、乱数にも基づいて定められた。しかし一般のシステムでは、所定のアルゴリズムに従って決定される。例えば、通常のファイル操作において先頭から走査して最初に見つかる空き領域が該領域i,j,kとして確保される。従って、新しいユーザシステムでは、常に同じ領域が記憶装置20内に確保されるおそれがある。次に、各ユーザシステムにおいて同一となるデータの書込領域が偶然に確保されることを防止するための他の例を示す。

【0055】この場合、図22に示すフローチャートに従って書込時の処理が行われる。図22において、乱数が発生され(S81)、特に意味を持たない一時ファイルがその乱数nだけ作成される(S82)。そして、この一時ファイルの各情報が、所定の順番にて決定される記憶装置20内のデータ部、ファイル名管理部及びデータ管理部の各領域に、図20に示すように、記憶装置20内に分散して格納される(temp1, temp2, ... tempn)。その後、保護すべき機器固有情報に関するファイルが上述したいずれかの処理(図5、図14、図18)に従って該所定の順番にて決定される記憶装置20内の各領域に格納される(S83)。その結果、記憶装置20内は、図20に示すように、複数の一時ファイルと保護すべきファイルとが混在した状態となる。

【0056】この状態において、作成したn個(乱数)



の一時ファイルを全て記憶装置20から削除する(S84)。その結果、図21に示すように、記憶装置20内には、保護されたファイルのみが残る。ファイルの読出時の処理は、該ファイルの格納処理(図5、図14、図18)に対応した手順(図10、図15、図19)に従って行われる。

【0057】上記のように、一時ファイルを格納した後に、保護すべきファイルを格納し、その後に、一時ファイルを削除するようにすれば、各ユーザシステムにおいて偶然的にファイルの書き込む領域が同一となる確率を充分低減させることができる。

【0058】上記処理例では、一時ファイルの数を乱数にて決定していたが、それに限定されることなく、常に一定の数の一時ファイルを書き込んでもよい。また、一時ファイルの大きさは、全て同じでもよいし、また、乱数等を用いて変えるようにしてもよい。

【0059】更に、上記各処理例においては、データ部における領域の位置情報 k をデータDATA(機器固有情報)の付加情報あるいは秘密鍵を作るベースとして用いたが、データ管理部、ファイル名管理部における領域の位置情報 i または j を、さらに、各位置情報 i 、 j 、 k の任意に組み合わせた情報を付加情報として使用することも可能である。この場合、読出処理において、書込処理に用いられた情報に対応した情報を用いて復合あるいは読みだしたファイルが正当なファイルか否かの判定が行われる。

【0060】上記各実施例では、保護状態にて販売されるソフトウエアの保護を解除するための鍵(ライセンス)の元となる機器固有情報の保護を行うために本発明を適用したものであるが、他の情報の保護するためにも本発明は適用可能である。

[0061]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、記憶装置から読みだされて復合された情報に該ファイルの書込位置に関する情報が反映される。従って、この情報と実際にファイルを読みだした位置情報との差に基づいて、該ファイルが当該記憶装置に不正に移動または複写されたものかを知ることができる。また、書き込み位置に関する情報と実際にファイルを読みだした位置情報とが一致する場合にのみ、記憶装置に格納されたファイルの情報が正確に復合される。これにより、記録装置に格納されるファイル(パスワード等の秘密情報が保存されるファイル等)が高い安全性をもって保護することができる。

【0062】更に、このようなファイルの保護システムを用いたソフトウエア利用システムでは、当該システムの固有情報を上記ファイルの保護システムにて保護し、該保護された固有情報を用いてソフトウエアを更に保護している。従って、この固有情報を他のシステムに複写してソフトウエアを不正に利用するという行為が確実に

防止される。

【0063】また、このようなソフトウエア利用システムにソフトウエアを提供する記録媒体には、暗号化されたソフトウエアと共にそのソフトウエアを読みだすために必要な情報が格納され、更に、該ソフトウエア利用システムの記憶装置伊格納すべき固有情報を発生させるために必要な情報が格納されている。従って、暗号化されたソフトウエアが容易に各ソフトウエア利用システムに提供できると共に、特に、該ソフトウエア利用システムに、機体番号等の統一的な固有情報がなくても、この記憶媒体をセットすることにより固有情報がソフト的に生成することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明に係るファイル保護システムが適用されるユーザシステム (ソフトウエア利用システム) の基本 構成を示すブロック図である。

【図2】図1に示すシステムに暗号化されたソフトウエア及びシステムソフトウエアを提供するための記録媒体 (CD-ROM) を示す図である。

【図3】暗号化されたソフトウエアをシステムにインストールするための手順を示すフローチャートである。

【図4】図2に示す記録媒体に格納されたシステムソフトウエアのインストーラの機能を示す図である。

【図5】機器固有情報を発生して記憶装置に格納する手 順を示すフローチャートである。

【図6】記憶装置の論理構造を示す図である。

【図7】記録装置にファイルの情報(機器固有情報)を 書き込むための処理の例を模式的に示す図である。

【図8】暗号化されたソフトウエアを復合するために必要な鍵を購入する手順を示すフローチャートである。

【図9】図5に示す処理にて書き込まれたファイルの情報(機器固有情報)を読み出すための処理の例を模式的に示す図である。

【図10】ファイルの情報(機器固有情報)を読みだすための処理の手順を示すフローチャートである。

【図11】購入した暗号化された鍵を復合 (開錠) する 手順を示すフローチャートである。

【図12】記録装置にファイルの情報を書き込むための 処理の他の例を模式的に示す図である。

【図13】図12に示す処理にて書き込まれたファイルの情報を読み出すたの処理の例を模式的に示す図である

【図14】図12に示す処理の手順を示すフローチャートである。

【図15】図13に示す処理の手順を示すフローチャートである。

【図16】記録装置にファイルの情報を書き込むための 処理の更に他の例を模式的に示す図である。

【図17】図16に示す処理にて售き込まれたファイル の情報を読み出すための処理の例を模式的に示す図であ



る。

【図18】図16に示す処理の手順を示すフローチャートである。

【図19】図17に示す処理の手順を示すフローチャートである。

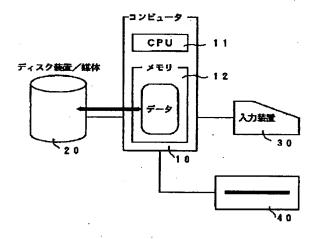
【図20】一時ファイルと保護されるべきファイルの記録装置内における格納状態を示す図である。

【図21】一時ファイルが記録装置内から除去された状態を示す図である。

【図22】一時ファイル及び保護されるべきファイルの 格納及び一時ファイルの除去に関する処理の手順を示す

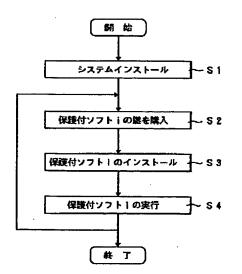
【図1】

本発明に係るファイル保護システムが適用される ユーザシステムの基本構成を示すブロック図



【図3】

暗号化されたソフトウェアをシステムにインストール するための手順を示すフローチャート



フローチャートである。

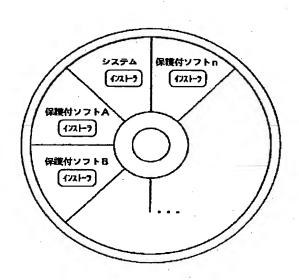
【図23】ソフトウエアの販売及び利用の形態を示す図である。

【符号の説明】

- 10 コンピュータユニット
- 11 CPU (中央演算処理ユニット)
- 12 メモリ
- 20 記憶装置
- 30 入力装置。
- 40 CD-ROMドライバ

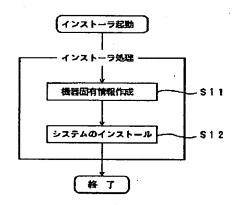
【図2】

図1に示すシステムに暗号化されたソフトウェア及び システムソフトウェアを提供するための 記録媒体(CD-ROM)を示す図



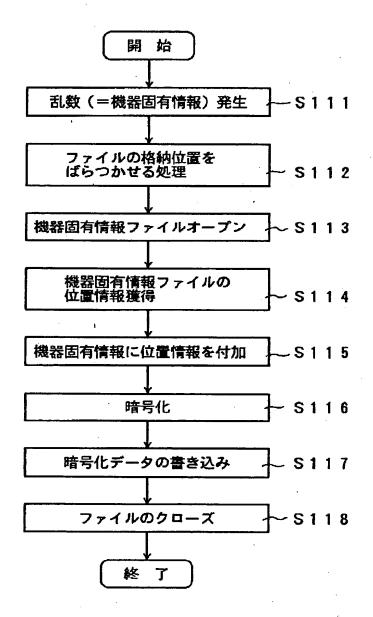
【図4】

図2に示す配線媒体に格納されたシステムソフトウエアの インストーラの機能を示す図



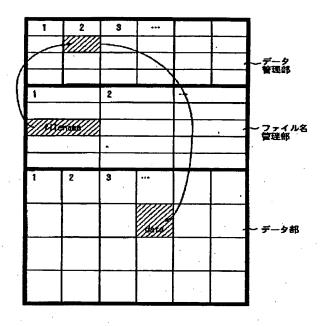
【図5】

機器固有情報を発生して記憶装置に格納する手順を示すフローチャート



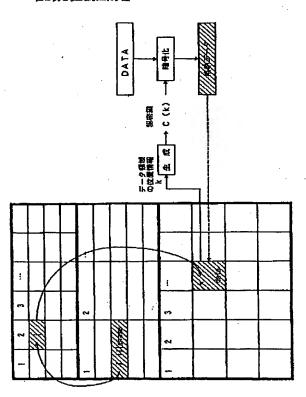
【図6】

記憶装置の論理構造を示す図



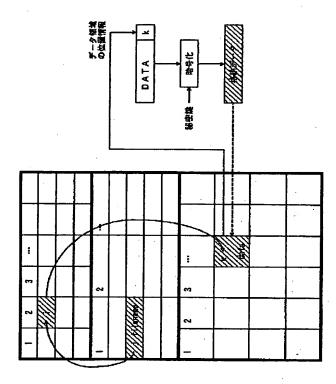
【図12】

記録整置にファイルの情報を書き込むための処理の 他の例を検式的に示す図



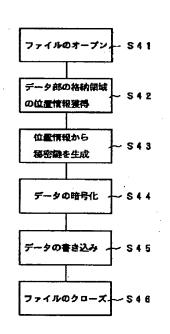
【図7】

記録装置にファイルの情報を書き込むための 処理の何を模式的に示す図



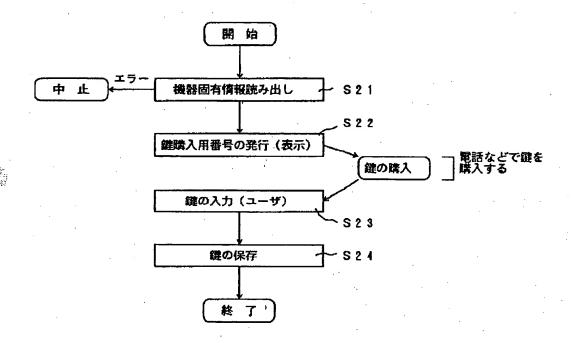
【図14】

図12に示す処理の手順を示すフローチャート



【図8】

暗号化されたソフトウエアを復合するために必要な鍵を 購入する手順を示すフローチャート



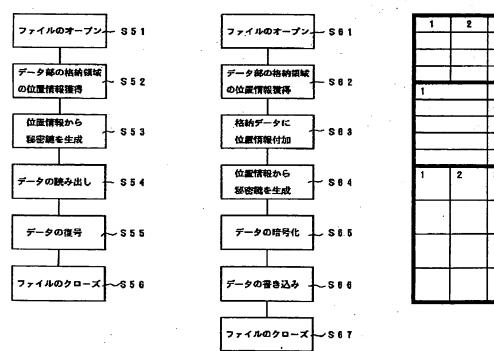
【図15】

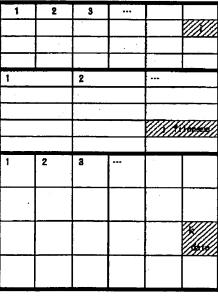
【図18】

【図21】

・図13に示す処理の手順を示すフローチャート 図16に示す処理の手順を示すフローテャー

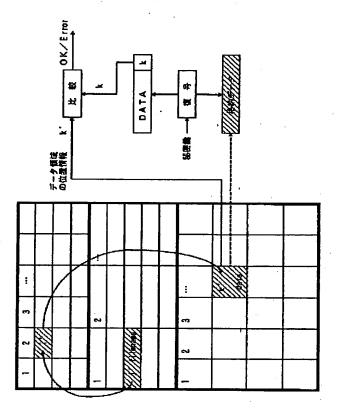
一時ファイルが記録装置内から除去された状態を示す図





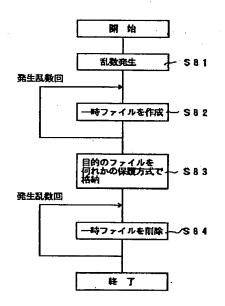
[図9]

図5に示す処理にて書き込まれたファイルの情報を 読み出すための処理の例を模式的に示す図



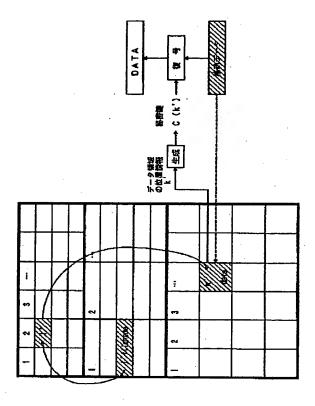
【図22】

一時ファイルが記録装置内から除去された状態を示す図



【図13】

図12に示す処理にて書き込まれたファイルの情報を 競み出すための処理の例を検式的に示す図



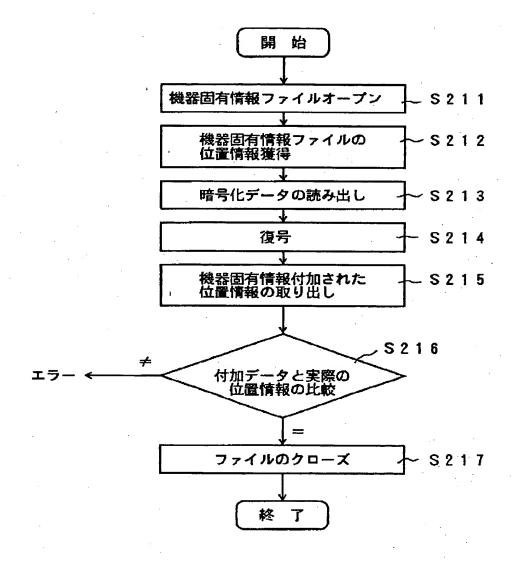
【図20】

一時ファイルと保護されるべきファイルの 記録装置内における格納状態を示す図

1	2	3	•••			
	Hecse			100		
1		2		•••		\
	- 0					١ ١
1	1					
		190 0 151		4/3/33444		
1	2	3				
				l		/
					1	1 /
		DEPT. TO SET		3		
	ton 1	3 CHO 6	100		l I	
	ione 1				02///	
		TN .		160		
				HC P		

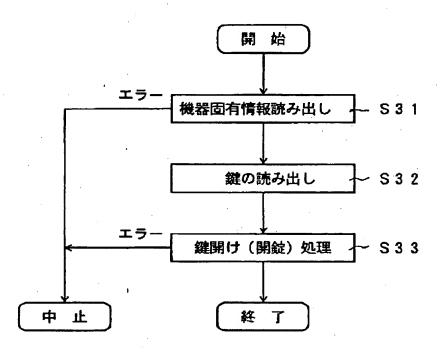
【図10】

ファイルの情報 (機器固有情報) を読みだすための処理の 手順を示すフローチャート



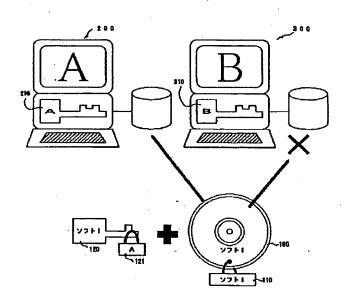
【図11】

購入した暗号化された鍵を復号化(開錠)する 手順を示すフローチャート



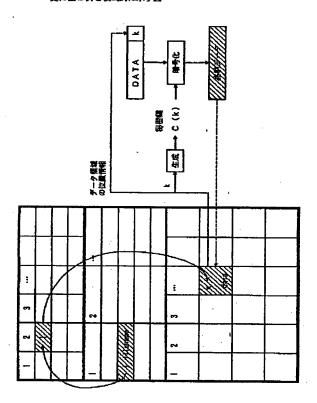
【図23】

ソフトウエアの観光及び利用の形態を示す団



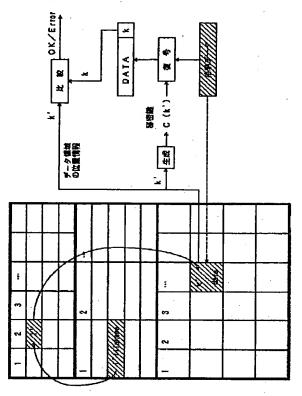
[図16]

記録装置にファイルの情報を書き込むための処理の 更に他の例を模式的に示す図



【図17】

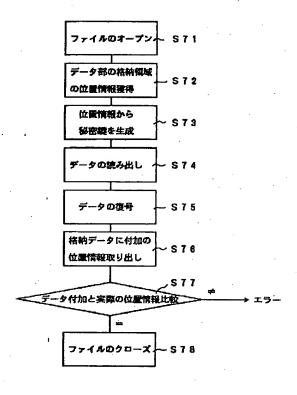
図1 8 に示す処理にて書き込まれたファイルの情報を 読み出すための処理の例を模式的に示す図





【図19】

図17に示す処理の手腕を示すフローチャート



フロントページの続き

(72) 発明者 鳥居 直哉 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

(72)発明者 岩山 登 神奈川県川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内